Searching PAJ Page 1 of 2

PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2004-032006

(43)Date of publication of application: 29.01.2004

(51)Int.Cl.

H04L 12/56 H04L 12/46

(21)Application number: 2002-180693

(22)Date of filing:

21.06.2002

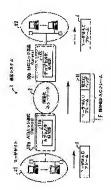
(71)Applicant: FUJITSU LTD

(72)Inventor: OKUDA MASAHITO

(54) COMMUNICATION SYSTEM

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To improve a scalability and an operation efficiency by forming a VPN having constants set to be larger than constants in the prior art. SOLUTION: A capsulizer 11a receives a user MAC frame (f) from a user site #1, and attaches a layer header H to set an arbitrary VPN thereto to capsulize the user MAC frame (f) and to generate a layer MAC frame F. A decapsulizer 12b receives the layer MAC frame F, and, when an edge destination address is the address of its own subscriber interface based on the layer header H and recognized to have been transmitted from an edge node device in an identical virtual LAN, extracts the user MAC frame f from the layer MAC frame F and decapsulizes it.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

20.05.2005

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

decision of rejection

[Date of requesting appeal against examiner's

decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 **蚌町2004-32006**

	ママ かちとくしつ つとしく
	(P2004-32006A
(43) 公開日	平成16年1日20日/2004 1 20

(51) Int.C1.7	Fi		テーマコード (参考)
HO4L 12/56	HO4L 12/56	H	5K030
HO4-L 12/48	HO4 L 12/46	V	5K033

		審查請求	未讀	求 請求	項の数	5	ΟL	(全	20 頁)	
(21) 出願番号 (22) 出顧日	特顏2002-180693 (P2002-180693) 平成14年6月21日 (2002. 6, 21)	(71) 出願人								
		(74) 代理人	1000	92152 士 服部	發展	,				
		(72) 発明者								
		Fターム (参			4 HCC	1	HC13	HD01	HDO6	
			5)	(033 AA0	9 CB1	1	DA06	EC01	EC03	

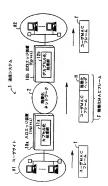
(54) 【発明の名称】 遺信システム

(57)【要約】

【課題】従来の設定数を超えてVPNを構成できるよう にして、スケーラビリティ及び運用効率の向上を図る。 【解決手段】カブセル化処理部 1 1 a は、ユーザMAC フレーム f をユーザサイト#1から受信し、任意のVP Nを設定するための階層化ヘッダHを付与して、ユーザ MACフレームfをカプセル化し、階層化MACフレー ムFを生成する。デカプセル化処理部12bは、階層化 MACフレームFを受信し、階層化ヘッダHにより、エ ッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアド レスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から 送信されてきたことを認識した場合に、階層化MACフ レームFからユーザMACフレームfを取り出してデカ プセル化する。

【選択図】

図1



【特許請求の範囲】

【請求項1】

VPNの通信サービスを行う通信システムにおいて、

ユーザMACフレームをユーザサイトから受信し、加入者インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及び前記ユーザMACフレームを送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレスであるエッジ発先アドレスを含み、任意のVPNを設定するための階層化ヘッダを付与して、前記ユーザMACフレームをカブセル化し、階層化MACフレームを生成するカブセル化処理部を有し、階層化ネットワークの入口エッジ側に配置される人口エッジ装置と、

前記階層化MACフレームを受信し、前記階層化へッダにより、前記エッジ宛先アドレス 10 が自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、前記階層化MACフレームから前記ユーザMACフレームを取り出してアカブセル化するデカブセル化処理部を有し、前記階層化ネットワークの出口エッジ側に配置される出口エッジ装置と、

を有することを特徴とする通信システム。

【請求項2】

前記カプセル化処理部は、ユーザMACフレームからユーザヘッダを抽出してユーザ宛先アドレスを取得するユーザヘッダ抽出部と、ユーザ宛先アドレスとエッジ宛先アドレスとの対応テーブルであるカプセル化テーブルにもとづき、取得されたユーザ宛先アドレスをキーにして、エッジ宛先アドレスの検索を行うテーブル検索部と、検索成功時は、検索さ20れたエッジ宛先アドレスと、エッジ送信元アドレスとを含む階層化ヘッダを生成する階層化ペッダ生成部と、前記ユーザMACフレームに前記階層化ヘッダを付与する階層化ペッダを対与する下CS計算部と、から構成されることを特徴とする請求項1記載の通信システム。

【請求項3】

テーブル検索失敗時、前記階層化ヘッダ生成部は、宛先アドレスリストの各アドレスと、 エッジ送信元アドレスとを含む複数の階層化ヘッダの生成、またはマルチキャストアドレ スと、エッジ送信元アドレスとを含む複数の階層化ヘッダの生成のいずれかの生成処理を 行い、前記階層化ヘッダ付与部は、ユーザMACフレームをコピーして、複数の階層化ヘッダをそれぞれ付与することを特徴とする請求項2記載の通信システム

【請求項4】

前記アカプセル化処理部は、階層化ヘッダにより、エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであるか、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたフレームであるかを判断して有効性のチェックを行う有効性チェック部と、前記階層化ヘッダのエッジ送信元アドレスとユーザヘッダのユーザ送信元アドレスとの対応をカプセル化テーブルに学習するアドレス学習部と、階層化MACフレームから前記階層化ヘッダを分離してユーザMACフレームを生成する階層化ヘッダ分離部と、ユーザMACフレーム用のFCSを計算するFCS計算部と、から構成されることを特徴とする請求項1記載の通信システム。

【請求項5】

前記入口エッジ装置は、それぞれ異なるVLANのユーザサイトから、VLANタグ付きのユーザMACフレームを、1つのボートで複数受信する場合、VLAN毎に割り当てたボートのアドレスと、VLAN毎に割り当てたカブセル化テーブルと、を設けてVLANに対応した階層化ヘッダを生成することを特徴とする請求項1記載の過信システム。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は通信システムに関し、特にVPN(Virtual Private Network:仮想私設綱)の通信サービスを提供する通信システムに関する。

[0002]

10

【従来の技術】

マルチメディアの進展に伴い、LAN(Local Area Network)等の情報ネットワークに対する要束が多様化してきている。LANの規格としては、イーサネット(Ethernet:登録商標)が最も広く用いられており、従来、イーサネットは、同一敷地内の比較的狭い範囲でのネットワーク通信に使用されていた。

[0003]

一方、近年になってインターネットなどのデータトラフィックの急増に伴い、ネットワークのプロードバンド化が進行しており、同時に低コストのネットワーク・サービスが要求されている。

[0004]

このため、イーサネットは、LANだけでなく、公衆回線も包含したMAN(Metropolitan Area Network)やWAN(Wide Area Network)などにおいても広く利用されてきている。

[0005]

また、ネットワーク・サービスとして、通信事業者は、主に企業ユーザに対して、VPN サービスを提供することが実現化されている。VPNとは、社内で構築したネットワーク を使って、通信事業者のサービスを、あたかも専用線のように利用できるサービスの総称 である。

[0006]

[0007]

このL2VPNのサービスを実現するために、イーサネットのブリッジネットワーク(レイヤ2でフレームを中継するネットワーク)では、IBBB802.1Qに既定されるVLAN(Virtual Local Area Network)タグを利用する。

[0008]

VLANとは、物理的なLAN構成とは独立に、ネットワークに接続した端末を仮想的 (論理的) ドグループ化したLANのことで、1つのVLANが1つのプロードキャストド 30 メインになる。また、イーサネットフレーム中にVLAN夕グ (4 オクテット) が挿入されることにより、VLAN機能を実装したスイッチによって、VLANの決定処理等が行われる。

[0009]

図18はVLAN使用時のフレームフォーマットを示す図である。イーサネットver2 のフレーム(TCP/IPで最もよく使われるイーサネットフレームである)にVLAN —Tagが挿入されたフォーマットを示している。

[0010]

DA (Destination Address) は、6オクテットの宛先MAC (Media Access Control) アドレスであり、SA (Source Add 40 ress) は6オクテットの送信元MACアドレスである。

[0011]

タイプは、2オクテットでレイヤ3のプロトコルの識別番号が入る(例えば、レイヤ3が IPならば0x0800となる)。ベイロードは、イーサネットが運ぶデータであり、最 大が1500オクテットである。FCS(Frame Check Sequence) は、エラーチェックを行うためのフィールドであり、エラーチェック対象は、DAからペ イロードまでである。

[0012]

一方、4オクテットのVLANタグは、2オクテットのTPID (Tag Protocol ID) と2オクテットのTCI (Tag Control Informatio 50

n) から構成され、イーサネットフレームのSAフィールドとタイプフィールドの間に挿入される。

[0013]

TPIDは、VLANーID(VID)が挿入されていることを示すフィールドであり(タグ付きフレームであることを示すフィールドであり)、この場合0x8100である。 【0014】

TCIは夕グ情報を格納する。タグ情報として、プライオリティは、IEEE802. 1 pで規定される3ビットの優先度情報、CFI(Canonical Format I dentifier)は、1ビットの4ングケータ(イーサネットの場合は"0"を設定)、VIDは、12ビットの4LAN識別子である。

【0015】 【発明が解決しようとする課題】

しかし、上記で説明したように、IEEE802.1Q規定のVLANタグは、12ビットのVLAN-IDしか持たないため、VPNが4094個(2^{12} =4096であるが、実際は、a11"0"、a11"1"は特殊用途に予約されているため4094個)しか実現できない。

[0016]

このため、従来のVLAN-IDでは、通信事業者が4094を超えて、企業に対してVPNサービスを提供することができず、スケーラビリティ(拡張性)が低いといった問題があった。

[0017]

本発明はこのような点に鑑みてなされたものであり、イーサネットを利用したブリッジネットワーク上に、従来の設定数を超えてVPNを構成できるようにして、スケーラビリティ及び運用効率の向上を図った通信システムを提供することを目的とする。

[0018]

【課題を解決するための手段】

本発明では上記課題を解決するために、図1に示すような、VPNの通信サービスを行う通信システム1において、ユーザMACフレームfをユーザサイト#1から受信し、加入者名インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及びユーザMACフレームfを名インタフェースのアドレスであるエッジ競信でアドレスであるエッジ宛先アドレスを含め、任意のVPNを設定するための階層化へッタHを付与して、ユーザMACフレームを含か、任意のVPNを設定するための階層化へッタHを付与して、ユーザMACフレーム 階層化MACフレーム 下を生成するカプセル化処理部111aを有し、階層化ネットワーク2の入口エッジ側に配置される入口エッジ装置10aと、階層化MACフレームFを信し、階層化へッグHにより、エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、階層化MACフレームFからユーザMACフレームfを取り出してデカブセル化するデカブセル化処理部12bを有し、階層化ネットワーク2の出口エッジ機に配置される出口エッジ装置10bと、を有することを特徴とする通信システム1が提供される。

[0019]

ここで、カプセル化処理部11aは、ユーザMACフレームfをユーザサイト#1から受信し、加入者インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及びユーザMACフレームfを送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレスであるエッジ充ケドレスを含み、任意のVPNを設定するための階層化へッダHを付与して、ユーザMACフレームfをカプセル化し、階層化MACフレームFを生成する。デカブセル化処理部12bは、階層化MACフレームFを受信し、階層化ペッダHにより、エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、階層化MACフレームFからユーザMACフレームfを取り出してデカブセル化する。

[0020]

50

【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施の形態を図面を参照して説明する。図1は本発明の通信システムの原理図である。通信システム1は、入口エッジ装置 (Ingress) 10aと、出口エッジ装置 (Egress) 10bとから構成され、階層化ネットワーク2を介して、VPNの通信サービスを提供するシステムである。ここで、2つ(2階層)のツッグ情報 (ユーザMACフレーム f内のユーザヘッダと、後述の階層化ヘッダH)を持つフレームが流れるネットワークのことを本発明では階層化ネットワークと呼ぶ。[0021]

また、入口エッジ装置10aにはユーザサイト(LANである)#1が接続し、出口エッジ装置10bにはユーザサイト#2が接続している。なお、入口エッジ装置10aと出口 10エッジ装置10bの本発明の機能は、実際には1台の同一の通信装置内に含まれるものである。

[0022]

入口エッジ装置10aはカプセル化処理部11aを有する。カプセル化処理部11aは、ユーザMACフレームfをユーザサイト#1から受信すると、階層化ヘッダHを付与して、ユーザMACフレームfをカプセル化し、階層化MACフレームFを生成する。

[0023]

階層化ヘッダHは、任意のVPNを設定するためのヘッダであり、従来のVLANタグ内のVLAN-IDで決められるVPN数よりも、VPN数を拡張化できるヘッダである(すなわち、4094個のVPN以上のVPNを設定可能)。

[0024]

階層化ヘッダHには、加入者インタフェースのアドレス(例えば、ユーザMACフレーム fが入力した、入口エッジ装置10aの物理ポートのアドレス)であるエッジ送信元アドレスと、ユーザMACフレーム f を送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレス (例えば、階層化MACフレームFが出力される、出口エッジ装置10bの物理ポートのアドレス)であるエッジ宛先アドレスとが含まれる。

[0025]

出口エッジ装置 10 b はデカプセル化処理部 12 b を有する。デカプセル化処理部 12 b は、階層化M A C フレーム F を受信すると、階層化ヘッダ H 内のエッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から 30 送信されてきたことを認識した場合に、階層化M A C フレーム F からユーザ M A C フレーム f を取り出してデカプセル化する。

[0026]

次に本発明の通信システム1をイーサネットの通信に適用した場合について以降詳しく説明する。図2はイーサネット通信における本発明のカブセル化イメージを示す図である。 システム構成は図1と同様である。

[0027]

ここで、図1で上述した入口エッジ装置10aと出口エッジ装置10bは、レイヤ2のスイッチングを行うので、以降ではL2SW10a、L2SW10bと呼ぶ。さらに、階層化ネットワーク2は階層化イーサネット網2、ユーザMACフレームfはイーサネットフレーム「、階層化MACフレームFは階層化イーサネットフレームF、階層化へッダHをEoE(Ethernet)へッダHと呼ぶ。

[0028]

ユーザサイト# 1の端末3 aからユーザサイト# 2の端末3 bへ向かうイーサネットフレーム f は、 SA (送信元MACアドレス)が端末3 aのMACアドレス×0、DA (宛先MACアドレス)が端末3 bのMACアドレス 90の情報を含むユーザヘッダを持ち、端末3 aからL 2 SW 1 0 a へ送信される。

[0029]

L2SW10aは、イーサネットフレーム f を受信すると、カプセル化処理部 11aでは、EoEへッダ He生成して、イーサネットフレーム f に付与し、階層化イーサネットフ 50

レーム Fを生成して階層化イーサネット網2へ流す。

[0030]

EoEヘッダHは、L2SW10aの加入者インタフェースに割り当てられたエッジ送信元アドレスX1であるSAと、ユーザサイト#2に接続するL2SW10bの加入者インタフェースに割り当てられたエッジ宛先アドレスY1であるDAと、カブセル化されていることを示すコードが記されたタイプ情報(Type)とからなる。そして、L2SW10aは、階層化イーサネットフレームFに対し、階層化イーサネット網2上で、EoEヘッダHのDAによるフォワーディングを行う。

[0031]

L 2 S W 1 0 b は、階層化イーサネットフレームF を受信する。すると、デカブセル化処 10 理部 1 2 b では、EoEヘッダHのDAが、到着したL2SW 1 0 b の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ階層化イーサネットフレームFが同一VLAN内のL2SW 1 0 a から送信されてきたことを認識した場合に有効と判断し、階層化イーサネットフレームF からイーサネットフレーム 6 取り出してデカブセル化する。

[0032]

ここで、L2SW10aで、ユーザサイト#1からのイーサネットフレーム f (VLAN タグ付きのフレーム、VLAN タグなしのフレームいずれでもよい) に対し、DAをアドレスY1としてBo Eへッグ Hでカブセル化することは、L2SW10aからL2SW10bへのパスにフレームを通すことと等しく、他のトラフィックから分離されていることになる。すなわち、VPNを構築しているといえる。

[0033]

階層化イーサネット網2は、複数のL2SWから構成されており、階層化イーサネットフレームFに対して、L2SW10aは、通常の学習処理とフォワーディング処理とを行うだけでよく、SA(アドレスX1)とDA(アドレスY1)間にパスが存在することを意識する必要はない。

[0034]

また、L2SW間を接続するパスは、EoEヘッダH内のDAとSAの組み合わせで定義されることになる。これにより、DA、SAのビット幅に応じて、任意のL2SW間で任意のVPNを設定することができる。

[0035]

本発明では、DA、SA共に48ビットとする。したがって、2°°のL2SW間で任意のパス(すなわち、VPN)を設定することができる。このため、従来のVLAN-IDで設定できるVPN数を超えて、VPNを設定することが可能になる。

[0036]

次にL2SWの全体構成について説明する。図3はL2SWの構成を示す図である。なお、以降ではL2SW10a、10bを合わせてL2SW10と呼ぶ。L2SW10は、加入者インタフェース部 $101-1\sim101-n$ (総称して加入者インタフェース部103-n(総称して加久者インタフェース部103-n(総称して局側インタフェース部103-n(総称して局側インタフェース部103-n)から構成される。

[0037]

[0038]

加入者インタフェース部101は、加入者側I/O処理部13、カプセル化処理部11、 デカプセル化処理部12、カプセル化テーブルT1、宛先アドレスリストT2、加入者側 MAC部14から構成される。局側インタフェース部103は、局側MAC部15、局側 50 Ⅰ/○処理部16から構成される。

[0039]

動作概要について説明する。まず、ユーザサイトから階層化イーサネット網2へ(カブセル化方向)のフレーム送信について説明する。加入者側1/0処理部13は、ユーザサイトからのイーサネットフレームfの入力処理を行う。カブセル化処理部11は、カブセル化デーブルT1または宛先アドレスリストT2にもとづいて、イーサネットフレームfをカブセル化して階層化イーサネットフレームFを生成する。加入者側MAC部14は、階層化イーサネットフレームFにスイッチタグを付けてスイッチ部102へ送信する。

[0040]

次に階層化イーサネット網2からユーザサイトへ(デカブセル化方向)のフレーム送信について説明する。局側 I / 〇処理部16は、階層化イーサネットフレームドの入力処理を行う。局側MAC部15は、階層化イーサネットフレームドにスイッチタグを付けてスイッチ部102へ送信する。スイッチ部102は、受信した階層化イーサネットフレームドを、スイッチタグにもとづき、対応する加入者インタフェース部101へスイッチングする。

[0042]

加入者側MAC部14は、階層化イーサネットフレームFからスイッチタグを取り外す。 デカプセル化処理部12は、階層化イーサネットフレームFを受信すると、宛先アドレス リストT2にもとづき有効性のチェックを行い、またカブセル化テーブルT1にアドレス 学習させて、その後に、階層化イーサネットフレームFからイーサネットフレームfを取 り出してデカプセル化する。加入者側 I/O処理部13は、イーサネットフレームf内の ヘッグのDAに対応するポートから、イーサネットフレームFを出力する。

[0043]

ここで、カブセル化テーブルT1は、イーサネットフレーム f のユーザヘッダのDA (ユーザ宛先アドレス) と、階層化イーサネットフレームFのEoEヘッダHのDA (エッジ 30 宛先アドレス) との対応テーブルである。

[0044]

また、加入者インタフェース部101は、カブセル化テーブルT1のエントリにはエイジング処理を施し、DAからのフレームが一定時間存在しない場合には、そのエントリをカブセル化テーブルT1から削除する。また、宛先アドレスリストT2は、同一VLAN内のL2SWのDAがリスト化されているものである。

[0045]

次にカブセル化処理部11について図4、図5を用いて説明する。図4はカブセル化処理部の構成を示す図である。図5はカブセル化処理後の階層化イーサネットフレームを示す図である。

[0046]

カプセル化処理部11a (L2SW10a)のカプセル化処理部)に対し、ユーザヘッダ抽出部11a-1は、端末3aからのイーサネットフレーム f より、ユーザヘッダを抽出し、DA (y0)をテーブル検索部11a-2へ通知する。

[0047]

テーブル検索部11a-2は、アドレスy0をキーにしてカブセル化テーブルT1aを検索する。図のカブセル化テーブルT1aでは、ユーザヘッダのDA(y0)とEoEヘッダのDA(Y1)が対応している(対応関係が登録されている場合、検索成功である)。
【0048】

検索成功時、テーブル検索部11a-2は、カプセル化テーブルT1aから取得したアド 50

[0049]

EoEヘッダ付与部11a-4は、イーサネットフレーム f にEoEヘッダH1を付与する。FCS計算部11a-5は、階層化イーサネットフレーム用にFCSを再計算する。そして、生成された階層化イーサネットフレームF1は、加入者側MAC部14へ転送される。

[0050]

一方、テーブル検索部11a-2がDA(y0)を検索した際に、カブセル化テーブルT 101aに、アドレス情報が存在しない場合には検索失敗となる。このような場合、テーブル検索部11a-2は、検索が失敗した旨をEoEへッグ生成部11a-3へ通知する。

[0051]

 $E\circ B \land y$ ダ生成部 11a-3 は、検索失敗通知を受け取ると、宛先アドレスリスト T2 a に記載されているアドレスを各DAとして $E\circ B \land y$ ダを生成する。図 4 、図 5 の場合では、アドレス 21 をDAとした $E\circ B \land y$ ダ H1 と、アドレス 21 をDAとした $E\circ B \land y$ ダ H1 a との 2 つの $E\circ B \land y$ グ を生成することになる。

[0052]

そして、EoEヘッダ挿入部11a-4は、生成されたEoEヘッダの数分イーサネットフレーム f をコピーして (ここでは2つのイーサネットフレーム f を生成)、これらにE 20 oEヘッダH1、EoEヘッダH1aを付与してFCS計算部11a-5へ転送し、階層化イーサネットフレームF1、F1aが生成されることになる。

[0053]

次にデカプセル化処理部12について説明する。図6はデカプセル化処理部の構成を示す図である。デカプセル化処理部12b(L2SW10b側のデカプセル化処理部)に対し、有効性チェック部12b-1は、階層化イーサネットフレームF1のEoEペッダH1のDAが自アドレスレジスタと等しいかチェックし、かつ、EoEペッダH1のSAが宛先アドレスリストT2bに含まれているか否かをチェックする。

[0054]

ここでは、E o E ヘッダ H 1 の D A と自 アドレスレジスタは、ともに Y 1 で等しく、かつ 30 E o E ヘッダ H 1 の S A (X 1) は、宛先アドレスリスト T 2 b に合まれているため (E o E ヘッダ H 1 の S A (X 1) が宛先アドレスリスト T 2 b に合まれているということは、 L 2 S W 1 0 b 側からフレームを返信する場合に、 X 1 は D A となるということ)、 受信した階層化イーサネットフレーム F 1 は、有効であると判断される(有効でなかった場合は廃棄する)。

[0055]

[0056]

E 0 E ヘッダ分離部 1 2 b − 3 は、階層化イーサネットフレームF 1 より、E 0 E ヘッダ H 1 を分離して、イーサネットフレームをF C S 計算部 1 2 b − 4 へ送信する。F C S 計算部 1 2 b − 4 は、イーサネットフレーム用にF C S を再計算する。そして、生成されたイーサネットフレーム f は、端末 3 b 側へ転送される。

[0057]

次に階層化イーサネットフレームFをマルチキャストする場合について説明する。図7は 階層化イーサネットフレームのマルチキャストを示す図であり、図8はイーサネットフレームとマルチキャスト時の階層化イーサネットフレームを示す図である。 [0 0 5 8]

階層化イーサネット網 2内のL 2 SW 1 0 a 、 1 0 b 、 1 0 c は、同一 V L A N を構成し ている。また、L2SW10aと端末3aが接続し、L2SW10bと端末3bが接続し 、L2SW10cと端末3cが接続している。さらに、端末3a~端末3cのMACアド レスはそれぞれx0、v0、z0とする。

[0059]

ここで、L2SW10aからL2SW10bヘフレーム送信する場合について考える。L 2SW10aは、ユーザヘッダとして、DAがv0でSAがx0のイーサネットフレーム f 0を端末3aから受信すると、カプセル化処理部11aは、アドレスy0をキーにして カプセル化テーブルT1aを検索する。このとき、図に示すように、カプセル化テーブル 10 Tlaにアドレス情報が登録されていないとする。

[0.06.0]

このような場合には、カプセル化処理部11aは、マルチキャストアドレスMC (あらか じめ設定されている)をDAとしたEoEヘッダHmcをイーサネットフレームf0に付 与して、マルチキャスト用の階層化イーサネットフレームFmcを生成する。

[0 0 6 1]

そして、同一VLAN内のL2SW(ここではL2SW10b、10c)へ階層化イーサ ネットフレームFmcをマルチキャストする。このようにして、階層化イーサネット網2 内では、IEEE802.1に準拠して、マルチキャストアドレスMCを持った階層化イ 一サネットフレームFmcが転送される。

[0062]

以上説明したように、上述した図4、図5では、カプセル化処理において、カプセル化テ ープルT1の検索失敗時、宛先アドレスリストT2に登録されているDAでEoEへッダ Hを生成して階層化イーサネットフレームFを転送する構成としたが、図7、図8では、 検索失敗時において、マルチキャストMCをDAとしたEoEヘッダHmcを生成して、 階層化イーサネットフレームFmcを転送するものである。

[0063]

なお、マルチキャストされた階層化イーサネットフレームFmcをデカプセル化処理する 場合は、デカプセル化処理部12の有効性チェック部では、判断項目が1つ増えて、Eo EヘッダHのDAが自アドレスレジスタと等しいか、または設定されているマルチキャス 30 トアドレスと等しいかを判断することになる。その他の処理は図6と同様である。 [0064]

次に同一VLAN上において、階層化イーサネットフレームFが受信される様子について 説明する。図9は階層化イーサネットフレームの受信イメージを示す図であり、図10は 転送されるイーサネットフレーム及び階層化イーサネットフレームを示す図である。なお 、カプセル化テーブルT1aでの検索が失敗して、宛先アドレスリストT2aにもとづい て、複数の階層化イーサネットフレームF2a、2bを転送する場合 (マルチキャストで ない場合) について示す。

[0065]

階層化イーサネット網2内のL2SW10a、10b、10cは、同一VLANを構成し 40 ており、L2SW10aと端末3aが接続し、L2SW10bと端末3bが接続し、L2 SW10cと端末3cが接続している。また、端末3a~端末3cのMACアドレスはそ れぞれx0、y0、z0である。

[0066]

ここで、L2SW10aからL2SW10bヘフレーム送信する場合を考える。L2SW 10aは、ユーザヘッダとして、DAがy0、SAがx0のイーサネットフレームf0を 端末3aから受信すると、カプセル化処理部11aは、アドレスy0をキーにしてカプセ ル化テーブルT1aを検索する。このとき、図に示すように、アドレス情報がカブセル化 テーブルT1 a に登録されていないとする。

[0067]

このとき、カブセル化処理部11aは、宛先アドレスリストT2aにもとづいて、アドレス Y1をDAとしたE0EヘッダH2aと、アドレスZ1をDAとしたE0EヘッダH2bとの2つの00E0Eハッダを生成して、2つの階層化イーサネットフレームF2a、F2bを生成する。そして、L2SW10aは、階層化イーサネットフレームF2aをL2SW10bへ送信し、階層化イーサネットフレームF2bをL2SW10cへ送信する。

[0069]

L2SW10cに対し、デカプセル化処理部12cは、階層化イーサネットフレームF2 bを受信し、ユーザヘッダのSA(x0)とEoEヘッダH2bのSA(x1)との関係を学習して、カプセル化デーブルT1cへ登録する。そして、L2SW10cは階層化イーサネットフレームF2bのデカプセル化処理を行って、イーサネットフレームf0を取り出して端末3cへ送信する。ただし、端末3cでは、イーサネットフレームf0が自分宛ではないので、このフレームは廃棄される。

[0070]

次に図9で上述したシステムに対して、L2SW10bからL2SW10aへフレーム応答を返信する場合について説明する。図11はフレーム応答を返信する様子を示す図であり、図12は転送されるイーサネットフレーム及び階層化イーサネットフレームを示す図である。

[0071]

L2SW10bからL2SW10aヘフレーム送信する場合、L2SW10bは、ユーザヘッダとして、DAがx0、SAがy0のイーサネットフレームf1を端末3bから受信すると、カプセル化処理部11bは、アドレスx0をキーにしてカプセル化テーブルT1bを検索する。そして、カプセル化処理部11bは、DAがX1、SAがY1のEoEへッグH3を付与して階層化イーサネットフレームF3を生成し、L2SW10aへ送信す 30

[0072]

L2SW10aに対し、デカプセル化処理部12aは、階層化イーサネットフレームF3を受信して、有効性を確認すると、ユーザヘッダのSA(y0)とE0EヘッダH3のSA(Y1)との関係を学習して、カプセル化テーブルT1aへ登録する。

[0073]

そして、階層化イーサネットフレームF3のデカプセル化処理を行って、イーサネットフレーム f1を取り出して端末3aへ送信する。イーサネットフレーム f1は、端末3aで受信されて処理される。

[0074]

次にL2SW10の1つのポートに対し、それぞれ異なるVLANからのイーサネットフレーム f が入出力する場合について説明する。図13はL2SW10aの1つのポートへ複数のイーサネットフレームが入力する場合の構成を示す図である。

[0075]

イーサネットスイッチ 4 には、ユーザサイト# 1、# 2 が接続する。ユーザサイト# 1には端末3 $1 \sim 3$ 3 が含まれ、ユーザサイト# 2 には端末# 3 $4 \sim 3$ 6 が含まれる。端末3 $1 \sim 3$ 6 のMAC アドレスをそれぞれ x $1 \sim$ x 6 とする。また、ユーザサイト# 1 は、V L A N# 1 (V P N# 1)に属し、ユーザサイト# 2 は、V L A N# 2 (V P N# 2)に属する。

[0076]

イーサネットスイッチ 4 は、ユーザサイト# 1 から送信されたフレームに VLAN-ID # 1 を付与して、イーサネットフレーム ft-#1 を生成し、またユーザサイト# 2 から 送信されたフレームに VLAN-ID # 2 を付与してイーサネットフレーム ft-#2 を 生成する。そして、イーサネットスイッチ 4 から、VLAN#1 のイーサネットフレーム ft-#1 及び VLAN#2 のイーサネットフレーム ft-#1 及び VLAN#2 のイーサネットフレーム ft-#1 及び VLAN#2 のイーサネットフレーム ft-#1 を ft

[0077]

このようにそれぞれ異なる複数のVLANからイーサネットフレームを受信する場合、L2SW10 2 では、VLAN毎にカブセル化テーブルを保持する。ここでは、VLAN# 1 用カブセル化テーブルT1-1 及びVLAN# 2 用カブセル化テーブルT1-2 を保持 10 することになる。

[0078]

 $L\,2\,S\,W\,1\,0\,a\,$ では、入力したフレームが $V\,L\,A\,N\,\#\,1\,$ のイーサネットフレームf t ー # $1\,\alpha$ ちらば、 $V\,L\,A\,N\,\#\,1\,$ 用カプセル化テーブル $T\,1\,-\,1\,$ で検索してカプセル化処理する。また、入力したフレームが $V\,L\,A\,N\,\#\,2\,0\,$ イーサネットフレームf t ー # $2\,\alpha$ ちば、 $V\,L\,A\,N\,\#\,2\,\Pi$ カプセル化テーブル $1\,-\,2\,$ で検索してカプセル化処理する。このように、それぞれ異なる $V\,L\,A\,N\,$ に対応したカプセル化テーブルを用いることで、該当する $V\,L\,A\,N\,$ の $E\,o\,E\,\alpha$ ッダ H の $D\,A\,e\,$ 効率よく設定することができる。

[0079]

[0080]

図14はL2SW10aの1つのポートへ複数のイーサネットフレームが入力する場合の構成を示す図である。図13ではイーサネットスイッチ4がVLANーIDを付与したが、図14ではイーサネットスイッチ4でVLANーIDの付与が行われない場合である。

[0081]

このような場合、L2SW10aでは、VLAN毎のカブセル化テーブルT1-1、T1 30 -2の他に、MACアドレステーブルT3を保持することになる。MACアドレステーブ ルT3は、端末のMACアドレスと、VLANとの対応テーブルである。

[0082]

ここでは、ユーザサイト# 1内の端末31~33の送信元MACアドレス×1~×3とVLAN# 1とが対応し、ユーザサイト# 2内の端末34~36の送信元MACアドレス×4~×6とVLAN# 2とが対応したテーブル構成となっている。

[0083]

VLAN-IDが付与されていないイーサネットフレーム f # 1、 f # 2が入力すると、 L 2 SW 1 0 a では、入力イーサネットフレームのSAからMACアドレステーブルT3 を検索して、対応する VLANを求め、そのVLANに該当するカブセル化テーブルを検 40 索することになる。

[0084]

例えば、イーサネットフレーム f # 1 が端末 3 1 (MACアドレス x 1) からのものとすると、L2SW10aは、MACアドレステーブルT3からVLAN# 1と認識する。そして、VLAN# 1 用のカブセル化テーブルT1-1 を検索して、カブセル化処理を行う

[0085]

また、L2SW10aのポートには、それぞれのVLAN用にアドレスが割り振られていることは図13と同様である。このように、VLAN-IDが付与されていない複数のイーサネットフレームを受信した場合でも、該当するVLANのEoEヘッダHを効率よく 50

設定することができる。

[0086]

次にBoBヘッダHのアドレス構成について説明する。図15はBoEヘッダHのアドレス構成例を示す図である。BoBヘッダHのSA、DA共に、48ビットのアドレス構成である。

[0087]

[0088]

このように、階層化イーサネット網2内で、EoEヘッダHに対して、物理トポロジのアドレスを独自に設けることにより(ネットワーク側のキャリアが使いやすいようにアドレスを設定する)、VPNを設定する際に、階層化イーサネット網2上で最短のパスでフレームを流すことが可能になる。

[0089]

図 1 6 は E o E ヘッダ H の アドレス構成例を示す 図である。アドレス構成として他の例を示すものである。 B o E ヘッダ H の S A 、 D A 共に、 4 8 ビットのアドレス構成である。 20 [0 0 9 0]

B o B へッダ H の S A は、V L A N ー I D (すなわち V P N ー I D)、送信元ユーザサイト I D から構成される(それぞれのフィールドのビット数は 4 8 ビット内で任意)。 E o B へッダ H の D A は、V L A N ー I D (すなわち V P N ー I D)、宛先ユーザサイト I D から構成される(それぞれのフィールドのビット数は 4 8 ビット内で任意)。このようなアドレス構成にした場合には、テーブルサイズを小さくすることができるので、簡易な運用制御が可能になる。

[0091]

次にプライオリティ情報(図18で上述したTCI中のPriorityのこと)を有するBoEへッグについて説明する。図17は階層化イーサネットフレームの構成を示す図 30である。図に示す階層化イーサネットフレームF4は、プライオリティ情報を含むBoEヘッグH4を有している。図中の数字はオクテットを示す。

[0092]

L2SW10では、ヘッダ情報としては、EoEヘッダHのヘッダ情報しか読み取らないため、階層化イーサネット網2内のL2SW10間でブライオリティ情報にもとづく通信をいたい場合には、EoEヘッダHにプライオリティ情報をマッピングしておく必要がある。

[0093]

ここで、VLANタグTag1が付与されたイーサネットフレーム f4をカプセル化する際、カプセル化処理部 f1は、VLANタグTag1をコピーする。そして、コピーした 40 VLANタグ内のVLAN-IDをal11 "0" に設定したVLANタグTag2を、 f10 f20 f30 f30 f40 f40

[0094]

これにより、EoEヘッダH4のVLANタグTag2内にはプライオリティ情報が含まれているので、L2SW10間でプライオリティ情報にもとづく通信を行うことが可能になる。

[0095]

以上説明したように、本発明によれば、L2SW10で、E0EヘッダHを付与してカブセル化し、階層化イーサネットフレームFを生成することで、従来の4094を超えるV 50

LAN (VPN) を構成することが可能になる。また、本発明では、バス設定などのためのシグナリングプロトコルも不要となるため、簡易な運用が可能になる。

[0096]

(付記1) VPNの通信サービスを行う通信システムにおいて、

ユーザMACフレームをユーザサイトから受信し、加入者インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及び前記ユーザMACフレームを送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレスであるエッジ宛先アドレスを含み、任意のVPNを設定するための階層化ヘッダを付与して、前記ユーザMACフレームをカブセル化し、階層化MACレームをよびもルイン・ファン側に配置される入口エッジを置と、

前記階層化MACフレームを受信し、前記階層化ヘッダにより、前記エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、前記階層化MACフレームから前記ユーザMACフレームを取り出してデカブセル化するデカブセル化処理部を有し、前記階層化ネットワークの出口エッジ側に配置される出口エッジ装置と、

を有することを特徴とする通信システム。

[0098]

(付記3) テーブル検索失敗時、前記階層化ヘッダ生成部は、宛先アドレスリストの各アドレスと、エッジ送信元アドレスとを含む複数の階層化ヘッダの生成、またはマルチキャストアドレスと、エッジ送信元アドレスとを含む複数の階層化ヘッダの生成のいずれかの生成処理を行い、前記階層化ヘッダ付与部は、ユーザMACフレームをコピーして、複数の階層化ヘッダをそれぞれ付与することを特徴とする付記2記載の通信システム。

[0099]

(付記4) 前記デカブセル化処理部は、階層化ヘッダにより、エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであるか、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から遺信されてきたフレームであるかを判断して有効性のチェックを行う有効性チェック部と、前記階層化ヘッダのエッジ送信元アドレスとユーザヘッダのユーザ送信元アドレスとの対応をカプセル化テーブルに学習するアドレス学習部と、階層化MACフレームから前記階層化ヘッダを分離してユーザMACフレームを生成する階層化ヘッダ分離で、ユーザMACフレームとので、このでは、カーボースので、このでは、カーボースので、このでは、カーボースので、カー

[0100]

(付記5) 前記入口エッジ装置は、それぞれ異なるVLANのユーザサイトから、VLANタグ付きのユーザMACフレームを、1つのポートで複数受信する場合、VLAN毎に割り当てたポートのアドレスと、VLAN毎に割り当てたカブセル化テーブルと、を設けてVLANに対応した階層化ヘッダを生成することを特徴とする付記1記載の通信システム。

[0101]

(付記6) 前記入口エッジ装置は、それぞれ異なるVLANのユーザサイトから、VLANタグを含まないユーザMACフレームを、1つのポートで複数受信する場合、送信元MACアドレスとVLANとの対応テーブルであるMACアドレステーブルと、VLAN 50

毎に割り当てたポートのアドレスと、VLAN毎に割り当てたカブセル化テーブルと、を 設けてVLANに対応した階層化ヘッダを生成することを特徴とする付記1記載の通信シ ステム。

[0102]

(付記7) 前記カブセル化処理部は、階層化ヘッダを物理トポロジを表す I D、または VPNを表す I Dでアドレスを構成することを特徴とする付記 1 記載の通信システム。

[0103]

(付記8) 前記カブセル化処理部は、ユーザヘッダ内のVLANタグをコピーして、ブライオリティ情報を階層化ヘッダ内に含ませることを特徴とする付記1記載の通信システム。

[0104]

(付記9) VPNの通信サービスを行う通信装置において、

ユーザMACフレームをユーザサイトから受信し、加入者インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及び前記ユーザMACフレームを送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレスであるエッジ宛先アドレスを含み、任意のVPNを設定するための階層化ヘッダを付与して、前記ユーザMACフレームをカブセル化し、階層化MACフレームを生成するカブセル化処理部と、前記階層化MACフレームを受信し、前記階層化ペッダにより、前記エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、前記階層化MACフレームから前記ユーザMACフレームを取り出してデカブセル化する20デカブセル化処理部と、を有する加入者インタフェース部と、

階層化ネットワークのインタフェースを行う局側インタフェース部と、

を有することを特徴とする通信装置。

[0105]

(付記10) VPNの通信サービスを行う通信方法において、

ユーザMACフレームをユーザサイトから受信した際に、

加入者インタフェースのアドレスであるエッジ送信元アドレス及び前記ユーザMACフレームを送信すべき出口エッジ側の加入者インタフェースのアドレスであるエッジ宛先アドレスを含み、任意のVPNを設定するための階層化ヘッダを付与することで、前記ユーザMACフレームを中滅し、

前記階層化MACフレームを受信した際に、

前記階層化ヘッダにより、前記エッジ宛先アドレスが自己の加入者インタフェースのアドレスであり、かつ同一VLAN内の入口エッジ装置から送信されてきたことを認識した場合に、前記階層化MACフレームから前記ユーザMACフレームを取り出してデカプセル化することを特徴とする通信方法。

[0106]

【発明の効果】

以上説明したように、本発明の通信システムは、入口エッジ装置では、任意のVPNを設定するための階層化ヘッダを付与して、ユーザMACフレームをカブセル化して、階層化MACフレームを生成し、出口エッジ装置で、階層化MACフレームからユーザMACフ 40レームを取り出してデカブセル化する構成とした。これにより、イーサネットを利用したプリッジネットワーク上に、従来の設定数を超えてVPNを構成できるので、スケーラビリティ及び運用効率の向上を図ることが可能になる。

【図面の簡単な説明】

- 【図1】本発明の通信システムの原理図である。
- 【図2】イーサネット通信における本発明のカプセル化イメージを示す図である。
- 【図3】 L2SWの構成を示す図である。
- 【図4】カプセル化処理部の構成を示す図である。
- 【図5】カプセル化処理後の階層化イーサネットフレームを示す図である。
- 【図6】 デカプセル化処理部の構成を示す図である。

10

50

- 【図7】 階層化イーサネットフレームのマルチキャストを示す図である。
- 【図8】イーサネットフレームとマルチキャスト時の階層化イーサネットフレームを示す 図である。
- 【図9】階層化イーサネットフレームの受信イメージを示す図である。
- 【図10】転送されるイーサネットフレーム及び階層化イーサネットフレームを示す図である。
- 【図11】フレーム応答を返信する様子を示す図である。
- 【図12】転送されるイーサネットフレーム及び階層化イーサネットフレームを示す図で ある。
- 【図13】 L2SWの1つのポートへ複数のイーサネットフレームが入力する場合の構成 10を示す図である。
- 【図14】L2SWの1つのポートへ複数のイーサネットフレームが入力する場合の構成を示す図である。
- 【図15】EoEヘッダのアドレス構成例を示す図である。
- 【図16】 Eo Eヘッダのアドレス構成例を示す図である。
- 【図17】階層化イーサネットフレームの構成を示す図である。
- 【図18】 VLAN使用時のフレームフォーマットを示す図である。
- 【符号の説明】
- 1 通信システム
- 2 階層化ネットワーク
- 10a 入口エッジ装置
- 11a カプセル化処理部
- 10 b 出口エッジ装置
- 12b デカプセル化処理部
- #1、#2 ユーザサイト
- f ユーザMACフレーム
- F 階層化MACフレーム
- H 階層化ヘッダ

20

